

### تمثيل المجموعات المرتبطة المنتمية

- إذا كانت  $(E, \leq)$  مجموعة مرتبطة
- $x \leq y$  فإنا نقول أن  $x$  عنصر
- $y$  يظهر العنصر  $x$  إذا كانت:
- $x \leq y$
- إذا لم يكن بالمكانه إيجاد عنصر مثل  $y$  حقيقة:
- $x \leq y \leq z$

### مبرهنة وادس

- في أية مجموعة مرتبطة مرتبطة يكون:
- (1) كل عنصر غير أصغر يظهر على الأقل عنصراً
- وأمراً
- (2) كل عنصر غير أصغر يظهر على الأقل عنصرين
- على الأقل

### البرهان

- (1) ليكن  $y$  عنصر غير أصغر فهذا يعني أنه
- يوجد عنصر  $x$  الأقل مثل  $x_1$  حيث

$$x_1 \leq y$$

إذا كان  $y$  يظهر  $x_1$  يكون قد تم المطلوب  
أما إذا لم يكن كذلك فإنه يوجد عنصر مثل  
 $x_2$  حيث يكون

$$x_1 \leq x_2 \leq y$$

إذا كان  $y$  يظهر  $x_2$  يكون قد تم المطلوب  
أما إذا لم يكن كذلك فإنه يوجد عنصر مثل  
 $x_3$  حيث يكون

$$x_2 \leq x_3 \leq y$$

وهكذا...

وبما أن المجموعة  $E$  متناهية فلها صف أول

لك عنده  $x_p$  الذي يكون صف بواسطة  $y$

وبشكل مشابه يمكن البهانه لك (12)

القول بالرسم (أو بالمنظور)



لكن (13) مجموعة مرتبة ضيق

تتبعها كما يلي

- كل عنصر من عناصرها يقابل نقطة واحدة على الخط

- إذا كانت العنصر  $y$  يقابل العنصر  $x$  فإنه النقطة

$x$  ترتبط بالنقطة  $y$  بواسطة قطعة مستقيمة

بينها وتتكون مساحة

ويجب الانتباه إلى أن العناصر الداخلية

(الداخلية) تمثل الكثر السفلي (المؤدية) من الشكل

هناك أب عنصريين يمكن مقارنته إذا فقط إذا

كانا مرتبين فيما بينها خط صاعد

أمثلة

من الأمثلة التالية جميعاً مجموعات جزئية

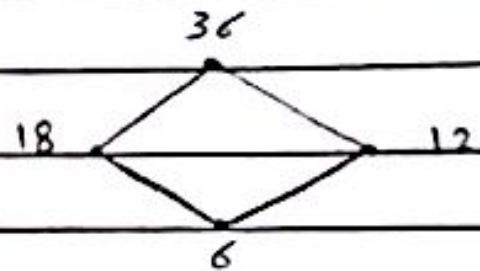
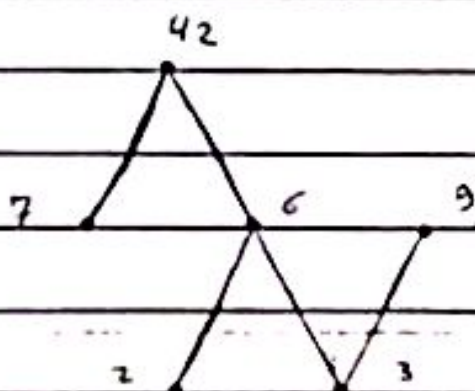
فترية من المجموعة الجزئية  $(A \cup M^*)$



$$(1) \{ 36, 18, 12, 6 \}$$

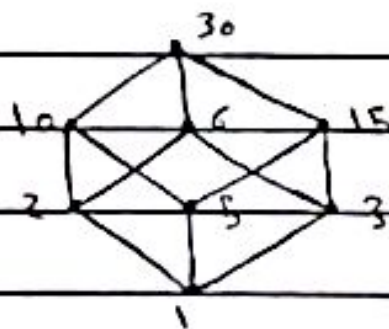
$$(2) \{ 42, 9, 7, 6, 3, 2 \}$$

$$(3) \{ 30, 15, 10, 5, 3, 2, 1 \}$$



(1)

(2)



(3)

## الشكل

تعريف:

ليكن  $(E, \sim)$  مجموعة مرتبة:

نقول بأن  $E$  نصف شبكة عليا إذا كانه أي

زوج من العناصر  $\{x, y\}$  من  $E$  يملك

عنصر أعلى أصغر في  $E$  وليكتب

$$\sup \{x, y\} = x \vee y$$

وتقرأ  $(x \text{ أو } y)$ . وبمثل الكتب نستخدم الرمز

$$x \vee y = x \cup y = x + y$$

نقول بأن  $E$  نصف شبكة دنيا إذا كانه من

أي من أي زوج من العناصر  $\{x, y\}$  من  $E$

يملك عنصر أدنى أصغر في  $E$  وليكتب

$$\inf_{\mathcal{F}} \{x, y\} = x \wedge y$$

ونقرأ  $(x, y)$  وندلجها بالكتب لتقدم الرموز

$$x \wedge y = x \cap y = x \cdot y$$

ونقول عن  $\mathcal{F}$  بأنها شبكة إذا كانت تحقق الوقت

نصف شبكة عليا وديا

نلاحظ بأن نصف الشبكة العليا من أهل علاقة

الترتيب  $\leq$  واهم الد نصف شبكة عليا من أهل

علاقة الترتيب  $\gg$

أحداث

(1) من أهل  $\mathcal{F}$  مجموعة  $\mathcal{F}$  فإن  $(\mathcal{F}, P(\mathcal{F}))$

هي شبكة فإذا كانت  $X$  و  $Y$  مجموعتان هرتزيتان

من  $\mathcal{F}$  فإن



$$x \wedge y = x \cap y$$

$$x \vee y = x \cup y$$

(2)  $(M^*, \wedge)$  تكون شبكة حيث:

$$x \vee y = \text{lcm}(x, y)$$

رمز للقاسم المشترك البسيط

$$x \wedge y = \text{gcd}(x, y)$$

رمز للقاسم المشترك الأعظم

(3) كل سلة تكون شبكة حيث:

$$x \wedge y = \min(x, y)$$

$$x \vee y = \max(x, y)$$

عبارة

في شبكة الشبكة العليا (تحت) فإن قانون

الرابط  $x \vee y$  يحقق الخواص:

## المادة: نظرية المجموعات المحاضرة: الأولى

$$(1) \text{ الكيفية الأولى أنه } (x \vee x = x)$$

$$(2) \text{ التبعية الأولى أنه } (x \vee y = y \vee x)$$

$$(3) \text{ الجمعية الأولى أنه } (x \vee (y \vee z) = (x \vee y) \vee z)$$

البرهان

الكافيتين الأولى والثانية والجمعية

الكافية الثالثة:

$$\Leftarrow \text{ لنفرض أنه } S = x \vee (y \vee z)$$

$$\Leftarrow S \gg x \quad \text{و} \quad S \gg y \vee z$$

$$\Leftarrow S \gg x \quad \text{و} \quad S \gg y \quad \text{و} \quad S \gg z$$

$$\Leftarrow S \gg x \vee y \quad \text{و} \quad S \gg z$$

$$S \gg (x \vee y) \vee z$$

وهذا ينتج



$$x \vee (y \vee z) \gg (x \vee y) \vee z \quad \dots \textcircled{1}$$

إذا فرضنا  $M = (x \vee y) \vee z$  فإن:

$$\Leftarrow M \gg z \quad , \quad M \gg x \vee y$$

$$\Leftarrow M \gg z \quad , \quad M \gg y \quad , \quad M \gg x$$

$$\Leftarrow M \gg y \vee z \quad , \quad M \gg x$$

$$\Leftarrow M \gg x \vee (y \vee z)$$

$$(x \vee y) \vee z \gg x \vee (y \vee z) \quad \dots \textcircled{2}$$

من  $\textcircled{1}$  و  $\textcircled{2}$  تتبع المساواة

من صفات

(1) إن هذه المبرهنات تنبثق أيضاً صريحة من أجل

نصف الشبكة الدنيا مع قانون التشكيل اللاحق

$$x \wedge y$$

(2) البرهان السابق يبين أنه  $x \vee (y \wedge z) = (x \vee y) \wedge (x \vee z)$

ما هو  $\sup\{x, y, z\}$  فيكون أن

نكتب  $x \vee y \vee z$  بدلت عنه  $x \vee (y \vee z)$

(3) يمكن الاستنتاج مباشرة أنه كل مجموعة جزئية

متفرقة غير خالية من نصف شبكة عليا تلك هي

أيضا أقصى ، ثابت و شابة هذا أصل نصف الشبكة

أيضا (أي أنه أي مجموعة جزئية متفرقة من نصف الشبكة

أيضا تلك هي أقصى أنظمة لـ)

في الشبكة: (خذ مرفقة)

لنكن  $E$  مجموعة بقانون تشكيل داخلي والذي نرمز

له بـ  $x \vee y$  فنفسه هل يمكن تعريف علاقة

التي بـ  $E$  التي قبله نصف شبكة عليا ويكون



$$\sup_E \{x, y\} = x \vee y$$

الدراسة السابقة تشير إلى شروط ضرورية وهي:

(1) هم القانون  $\vee$  يجب أن يحقق الكواحد الباعية والتبيلية

والتجميعية

$$(2) \text{ إذا كان } x \leq y \Leftrightarrow \sup_E \{x, y\} = y \Leftrightarrow x \vee y = y$$

نبدأ بـ 1) مرة من هنا  
مبرهنة

لنتأكد من مجموعة ضرورية بقانون التشكيل الدافلي

$x \vee y$  والتي يجب أن تحقق الكواحد الباعية والتبيلية

والتجميعية عندئذ [نقوم علاقة ترتيب وحيدة بـ  $x$ ]

$x$  هي متكونة  $E$  نفس شبكة عليا  $[x]$  بالمعنى

المعبر عنه  $y, x$  عند  $E$  فالتة:

$$\{ \sup_E \{x, y\} = x \vee y$$



البرهان

لأنه لدينا علاقة ترتيبية فهي صفاء تكون معرفة

بالشكل  $x \leq y$  إذا وفقط إذا كان  $x \vee y = y$

وستكون عملية

لتكن  $R$  علاقة معرفة بالشكل:

$$x \vee y = y \iff x R y$$

لأن  $R$  انعكاسية لأن:

لأنها صفاء

$$x R x \iff (x \vee x = x)$$

لأن  $R$  متشعبة لأن:

$$y \vee z = z, x \vee y = y \iff y R z, x R y$$

$$x \vee z = x \vee (y \vee z) = (x \vee y) \vee z = z \iff$$

$$x R z \iff x \vee z = z \iff$$

مبدأ P مخالفة لـ A

$$\left\{ \begin{array}{l} x \vee y = y \Leftrightarrow x R y \\ x \vee y = x \Leftrightarrow y \vee x = x \Leftrightarrow y R x \end{array} \right.$$

نريد أن نثبت أن  $x \vee y = y \vee x$  لـ A

$$\Rightarrow x = y$$

وبالتالي فإن P تكون علاقة ترتيب على E

ونفرض لطالب  $x \leq y$

لنفرض الآن أن  $(E, \leq)$  هي شبكة مكملة

ليكن  $x, y \in E$  فإن  $x \leq x \vee y$  وذلك

$$\begin{aligned} x \vee (x \vee y) &= (x \vee x) \vee y \\ &= x \vee y \Rightarrow x \leq x \vee y \end{aligned}$$

وكذلك فإن  $y \leq x \vee y$  وذلك لأن

$$y \vee (x \vee y) = (x \vee y) \vee y = x \vee (y \vee y)$$

$$= x \vee y \Rightarrow y \leq x \vee y$$

لدينا  $x \vee y$  هو أعلى العنصر للجموعة  $\{x, y\}$  في  $E$

ليكن  $M$  هو أعلى عنصر للجموعة  $\{x, y\}$

$$(x \vee y) \vee M = x \vee (y \vee M) = x \vee M = M$$

$$\Rightarrow x \vee y \leq M$$

لدينا  $x \vee y$  هو أعلى عنصر للجموعة  $\{x, y\}$

في  $E$

$$x \vee y = \sup_E \{x, y\}$$

وبالتالي فإن  $E$  تكون بصفة شبكة عليا.

ملحقات

يمكن تبسيط أيضاً أنه قانون التشكيل الداخلي

$x \wedge y$  والذي يحقق الكواحد الكاسية والبسيطة



والتي يمكن تعريفها ببناء ونظم شبكة دنيا

وعلاقة مع علاقة الترتيب

$$x \wedge y = x \iff x \leq y$$

وحيث يمكن أن يكون:

$$\inf_{\mathcal{E}} \{x, y\} = x \wedge y$$

كذلك فإن أي قانون تشكيل داخلي  $x \top y$  يحقق

الخواص الأساسية والتبيلية والتجميعية على المجموعة  $E$

يمكن أن يعرف علاقة ترتيب

(1)  $x \leq_1 y$  والمعرفة بالشكل التالي

$$x \top y = y \text{ ومنه عند } (x \leq_1 y) \text{ و } (F)$$

نفس شبكة عليا

$$x \top y = x \vee y \text{ و } \dots$$

المعادلة: نظرية الشكك المحاضرة: الثالثة

(2)  $x \leq_2 y$  والمعرفة بالشكل التالي:

$$xTy = x \text{ وتكون عندها}$$

(2)  $(E \leq_2 F)$  يفرض شبكة دنيا

$$xTy = x \wedge y$$

~~ملاحظات~~